

一类整数变量的多元对称函数的 最小值及最大值问题

邓继林

(西昌学院 数理系, 四川 西昌 615022)

【摘要】 本文主要是解决了一些常见的 n 元整数变量的对称函数, 在条件

$$\sum_{i=1}^n x_i = c \quad x_i \geq 0, \quad i=1, 2, \dots, n \quad (1)$$

下的最小值、最大值问题, 及其相关的一些问题, 式中 c 是取定的正整数常数。

【关键词】 整数变量; 对称函数; 最小值; 最大值

【中图分类号】O174 【文献标识码】A 【文章编号】1008-6307(2004)02-0102-03

一 n 维整数点集 V_c

设 x_1, x_2, \dots, x_n 是 n 个整数变量, c 是一个取定的正整数常数, 构成 n 维整数点集。

$$V_c = \left\{ (x_1, x_2, \dots, x_n) \mid \sum_{i=1}^n x_i = c, \quad x_i \geq 0, \quad i=1, 2, \dots, n \right\} \quad (2)$$

这是本文所要研究的函数 $f(X) = f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ 的定义域, 对于点集 V_c 中的点 $A(a_1, a_2, \dots, a_n)$, 如果它的任意两个分量 a_i, a_j 之差的绝对值 $|a_i - a_j| \leq 1$, 则称该点是点集 V_c 中的一个 N 极点, 如果存在两个分量 a_i, a_j , 使得 $|a_i - a_j| = c$, 则称该点是点集 V_c 中的一个 S 极点。

作整数的带余除法, 可得

$$c = nq + r \quad 0 \leq r < n \quad (3)$$

于是点 $A(a_1, a_2, \dots, a_n)$ 是点集 V_c 的一个 N 极点的充分且必要的条件是, 数组 a_1, a_2, \dots, a_n 是 $n-r$ 个非负的整数 q , 及 r 个正整数 $q+1$ 组成的, 是点集 V_c 的一个 S 极点的充分且必要的条件是, 数组 a_1, a_2, \dots, a_n 中恰有一个 $a_i = c$, 而其余的分量全为 0, 由此推出点集 V_c 中恰有 C_n^r 个 N 极点, 恰有 C_n^1 , 即 n 个 S 极点。

若点集 V_c 中的点 $A(a_1, a_2, \dots, a_n)$ 不是 N 极点, 那么存在分量 a_i, a_j , 使得 $a_i - a_j = 2L + \delta$, 式中的 L 是一个正整数, $\delta = 0, 1$, 对于正整数 l , 如果 $0 < l < L$, 令

$$a'_i = a_i - l, \quad a'_j = a_j + l, \quad \text{则有 } a'_i \geq 0, \quad a'_j \geq 0,$$

$$\begin{aligned} a'_i - a'_j &= (a_i - l) - (a_j + l) = (a_i - a_j) - 2l \\ &= (2l + \delta) - 2l = 2(L - l) + \delta \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{由此推出 } |a'_i - a'_j| &= 2(L - l) + \delta < |a_i - a_j| \\ a'_i + a'_j &= (a_i - l) + (a_j + l) = a_i + a_j \end{aligned}$$

并以 a'_i, a'_j 分别取代点 A 的分量 a_i, a_j , 即得点 A_1 , 这称为是对点 A 施行了一次变换, 点 A_1 是由点 A 施行了一次上述的变换得到的, 综上所述显然有 $A_1 \in V_c$ 。

法国数学家费尔马 (1601—1665) 在研究不定方程 $x^n + y^n = z^n$ ($n \geq 3$) 无非零整数解时, 首创了无穷递降法, 我们将应用这一方法证明本文中的重要定理, 即 N 极点可达性定理, 及流传甚广的, 尚未获证的所谓 $x+1$ 角谷定理 (猜想)。

定理 1 对整数点集 V_c 中的任意点 $A(a_1, a_2, \dots, a_n)$ 总可以经过有限次的变换, 而得到 V_c 中的一个 N 极点。

证明: 如果点 A 就是 V_c 的一个 N 极点, 则可以认为结论已成立, 如果点 A 不是 V_c 的 N 极点, 那么对点 A 连续施行若干次变换, 可得到 V_c 中的点列,

$$A, A_1, A_2, \dots, A_k, \dots \quad (4)$$

式中从第 2 点 A_1 起, 每一点都是它前面相邻的点经过一次变换得到的。

$$\text{令函数 } Q(x) = \sum_{i=1}^n x_i^2, \quad \text{构造数列}$$

$$Q(A), Q(A_1), Q(A_2), \dots, Q(A_k), \dots \quad (5)$$

易知这是一个严格递减的正整数列, 因此它不可能是无穷的, 因此点列 (4) 也必是有限的, 设 A_k 是该点列中的最末一点, 它当然是 V_c 中的一个 N 极点, 即对

于点A总可以经过有限次的变换,而得到点集Vc中的一个N极点。

定理2 设n维整数点集Vc中的任一S极点B,及任一点A(a1, a2, ..., an),那么总可以对B施行有限次适当的变换,将其变为点A。

证明:不妨设点B的最后一个分量为c(推出)其余的分量全等于0,又点A的分量 a1, a2, ..., an是递增顺序的,即 a1 ≤ a2 ≤ ... ≤ an。连续对B作变换,可得

$$\begin{aligned}
& B(0, 0, \dots, c) \\
& \rightarrow B_1(a_1, 0, \dots, c-a_1) \\
& \rightarrow B_2(a_1, a_2, \dots, c-a_1-a_2) \\
& \dots\dots\dots \\
& \rightarrow B_n(a_1, a_2, \dots, a_n)
\end{aligned}$$

B, B1, B2, ..., Bn 显然都是点集Vc中的点,最后的那点 Bn就是Vc中的已知点A。

对于正整数a,如果a是偶数,则将它除以2,若a是奇数,则加上1,这称为是对正整数a的一次运算。

定理(x+1),任一正整数a,都可以经过有限次运算,而得到正整数1。

证明:当 a0=1, 2, 3时,其结论是显然的,当 a0>3时,对它连续作上述的运算若干次,可得到正整数列

$$a_0, a_1, a_2, \dots, a_k, \dots \quad (6)$$

此数列从第2项 a1起,每一项都是它前面相邻项经过一次运算得到的,我们只须证明这个数列中必有某项 aℓ = 1, 2, 3即可(反证法)如果数列(6)中各项均大于3,即 ak>3, k=0, 1, 2, ...根据运算的定义可列出下表。

ak	ak+1	ak+2	ak-ak+2
4m	2m	m	3m
4m+1	4m+2	2m+1	2m
4m+2	2m+1	2m+2	2m
4m+3	4m+4	2m+2	2m+1

(7)

由此推出 ak>ak+2, k=0, 1, 2, ... (8)

由此可得到数列(6)的无穷子数列

$$a_0, a_2, a_4, \dots, a_{2k}, \dots \quad (9)$$

这是一个严格递减的正整数无穷数列,此为矛盾,因此数列(6)中必有某项 aℓ ≤ 3, 即 aℓ = 1, 2, 3, 因此角谷定理(x+1)对于任意的正整数a都是成立的。

顺便指出角谷定理5x+1是不成立的,如当a=17时,按5x+1运算的定义,可得

$$17, 86, 43, 216, 108, 54, 27$$

$$136, 68, 34, 17, \dots \text{循环!} \quad (10)$$

数列(10)中显然不存在正整数1。

二 一类多元整数变量的对称函数的最小值及最大值

设整数点集Vc的全部N极点是 P1, P2, ..., Pn, 全部S极点是 Q1, Q2, ..., Qr, 若g(x)是定义在点Vc上的n元对称函数,于是显然有

$$g(P_1) = g(P_2) = \dots = g(P_n) \quad (11)$$

$$g(Q_1) = g(Q_2) = \dots = g(Q_r) \quad (12)$$

由于n维整数点集Vc是有限点集,它是由 $\binom{n+c-1}{c}$ 个点组成的,因此任何定义在点集Vc上的n元函数(不一定是对称的)g(x),在Vc上都存在最小值及最大值。

定理3 设点集Vc中的任意点A(a1, a2, ..., an)经一次变换,得到的点是B(b1, b2, ..., bn),两点P, Q分别是Vc的任一N极点和S极点, n元整数变量的对称函数f(x)的定义域是n维整数点集Vc,那么

i. 当f(A) ≥ f(B)成立时,函数f(x)在点P处取最小值f(P),在点Q处取最大值f(Q)。

ii. 当f(A) ≤ f(B)成立时,函数f(x)在点Q处取最小值f(Q),在点P处取最大值f(P)。

证明:①对于任意的n维整数点X ∈ Vc,由定理1知,可对点X施行有限次的变换,得到一个N极点Pi, 即有

$$X \rightarrow X_1 \rightarrow X_2 \rightarrow \dots \rightarrow X_k (= P_i) \quad (13)$$

n元函数f(X)是对称的,又由已知i的条件,推出

$$f(X) \geq f(X_2) \geq f(X_3) \geq \dots \geq f(X_k) = f(P) \quad (14)$$

这表明点集Vc中的全部N极点都是函数f(X)取最小值的点,即函数f(X)在任意的N极点P处取最小值f(P),同样地可以证明,数f(X)在任意的S极点Q处都取得最大值f(Q),综上所述可知,结论i成立。

②类似地可以证明,结论ii也成立。

例1,下列各n元对称多项式函数,称为是n元基本对称多项式,如果它们的定义域都是点集Vc,求它们的最大值及最小值。

$$\sigma_k(x_1, x_2, \dots, x_n) = \sum x_i x_j \dots x_k \quad k=1, 2, \dots, n \quad (15)$$

它是变量x1, x2, ..., xn的一切k组合乘积之和。

解:对于∀X(x1, x2, ..., xn) ∈ Vc,如果X不是Vc的N极点,不妨假设有分量x1, x2, 使得 |x1 - x2| > 1,

令 $x'_1=x_1-\ell$ $x'_2=x_2+\ell$ $x'_i=x_i$ $i=3, \dots, n$ 。式中 $0 < 2\ell < x_1-x_2$ 作变换 $X \rightarrow X'(x'_1, x'_2, \dots, x'_n)$ 作计算。

$$\begin{aligned} \sigma_k(X) - \sigma_k(X') &= \sum_{x_1, x_2, \dots, x_n} x_k - \sum_{x'_1, x'_2, \dots, x'_n} x'_k \\ &= (x_1 x_2 \sigma_{k-2}(x_3, \dots, x_n) + (x_1+x_2)\sigma_{k-1}(x_3, \dots, x_n) + \sigma_k(x_3, \dots, x_n)) \\ &\quad - ((x'_1 x'_2) \sigma_{k-2}(x'_3, \dots, x'_n) + (x'_1+x'_2)\sigma_{k-1}(x'_3, \dots, x'_n) + \sigma_k(x'_3, \dots, x'_n)) \\ &= -\ell((x_1-x_2)-\ell)\sigma_{k-2}(x'_3, \dots, x'_n) \leq 0 \end{aligned}$$

即有 $\sigma_k(X) \leq \sigma_k(X')$ $k=1, 2, \dots, n$ (16)

由此并根据定理3、ii知 $\sigma_k(X)$ 在任意的N极点P处取得最大值 $\sigma_k(P)$, 在任意的S极点Q处取最小值 $\sigma_k(Q)$, $k=1, 2, \dots, n$ 。

当 $k=1$ 时, 基本对称多项式 $\sigma_1(X) = \sum_{i=1}^n x_i$, 它的最大

值 $\sigma_1(P)$, 与最小值 $\sigma_1(Q)$ 相等, 它们都等于常数 C , 当 $k > 1$ 时, 直接计算可知, 基本对称多项式 $\sigma_k(X)$

的最大值 $\sigma_k(P) = \sum_{i \geq 0} C_r C_{n-r}^{k-i} (q+1)$ 最小值是

$$\sigma_k(Q) = 0。$$

例2 : 设定义在整数点集 V_c 上的4元对称多项式

$$f(X) = f(x_1, x_2, x_3, x_4) = \sum_{x_1, x_2, x_3}^2 \quad (17)$$

求这个函数的最小值及最大值

解 : 由已知可得

$$\begin{aligned} f(X) = f(x_1, x_2, x_3, x_4) &= \sum_{x_1, x_2, x_3}^2 \\ &= x_1^2 x_2^2 x_3^2 + x_2^2 x_1^2 x_3^2 + x_3^2 x_1^2 x_2^2 + x_4^2 x_1^2 x_2^2 + x_1^2 x_2^2 x_4^2 + x_2^2 x_1^2 x_4^2 \\ &\quad + x_3^2 x_1^2 x_4^2 + x_4^2 x_1^2 x_3^2 + x_1^2 x_3^2 x_4^2 + x_2^2 x_3^2 x_4^2 + x_3^2 x_2^2 x_4^2 + x_4^2 x_2^2 x_3^2 \\ &= x_1 x_2 ((x_3 - x_4)^2 + (x_1 + x_2)(x_3 + x_4)) \\ &\quad + (x_1 + x_2) x_3 x_4 (x_1 + x_2 + x_3 + x_4) \end{aligned} \quad (18)$$

对于 $\forall X(x_1, x_2, x_3, x_4) \in V_c$, 如果不是点集 V_c 中的N极点, 不妨假设有 $x_1-x_2 > 1$, 令 $x'_1=x_1-\ell$ $x'_2=x_2+\ell$, $x'_3=x_3$ $x'_4=x_4$, 式中 $0 < 2\ell \leq x_1-x_2$, 作变换

$$X \rightarrow X'(x'_1, x'_2, x'_3, x'_4)$$

$$\begin{aligned} \text{即得 } f(X) - f(X') &= \sum_{x_1, x_2, x_3}^2 - \sum_{x'_1, x'_2, x'_3}^2 \\ &= (x_1 x_2 - x'_1 x'_2) x_3 x_4 (x_1 + x_2 + x_3 + x_4) \\ &= -c\ell((x_1-x_2)-\ell) x_3 x_4 \leq 0 \end{aligned}$$

因此推出 $f(X) \leq f(X')$ (19)

由定理4.ii知, 函数 $f(X)$ 在点集 V_c 的任一N极点P处, 都取得最大值 $f(P)$, 而在任意的S极点Q处, 都取得最小值 $f(Q)$ 。

例3 : 设下列 n 元整数变量的对称函数, 它们的定义域都是 n 维整数点集 V_c 。

$$f(X) = x_1! x_2! \dots x_n! \quad (20)$$

$$f(X) = \sum_{i=1}^n x_i! \quad (21)$$

求它们的最小值及最大值。

解 : 对于 $\forall X(x_1, x_2, \dots, x_n) \in V_c$, 如果 X 不是N极点, 不妨假设有 $x_1-x_2 > 1$, 令 $x'_1=x_1-\ell$, $x'_2=x_2+\ell$, $x'_i=x_i$ $i=3, \dots, n$, $0 < 2\ell \leq x_1-x_2$, 由此推出 $x'_1 \geq x'_2$, 作变换

$$X \rightarrow X'(x'_1, x'_2, \dots, x'_n)$$
 计算

$$\begin{aligned} \frac{f(X)}{f(X')} &= \frac{x_1! x_2! \dots x_n!}{x'_1! x'_2! \dots x'_n!} = \frac{x_1! x_2!}{x'_1! x'_2!} = \frac{x_1! x_2!}{(x_1-\ell)! (x_2+\ell)!} \\ &= \frac{x_1(x-1) \dots (x_1-\ell+1)}{(x_2+\ell) \dots (x_2+1)} > 1 \end{aligned}$$

由此推出 $f(X) > f(X')$ (22)

$$\begin{aligned} f(X) - f(X') &= (x_1! + x_2!) - (x'_1! + x'_2!) \\ &= ((x'_1 + \ell) \dots (x'_1 + 1) x'_1! + x'_2!) - (x'_1! + x'_2!) \\ &> (2x'_1! + x'_2!) - (x'_1! + x'_1!) > 0 \end{aligned}$$

由此推出 $f(X) > f(X')$ (23)

由定理3.i推出, 函数 $f_1(X)$ $f_2(X)$ 在任意的N极点P处, 分别取得最小值 $f_1(P)$ $f_2(P)$, 在任意的S极点Q处, 分别取得最大值 $f_1(Q)$ $f_2(Q)$, 它们都等于 c !

三 一类特殊的 n 元对称函数的最小值

令 $\varphi(x)$ 是整数变量 x 的一元函数。

$$f(X) = f(x_1, x_2, \dots, x_n) = \sum_{i=1}^n \varphi(x_i) \quad (24)$$

是整数变量 x_1, x_2, \dots, x_n 的 n 元函数, 显然 $f(X)$ 是对称的, 如果它的定义域是 n 维整数点集 V_c , 如前所述, 这个函数存在最小值和最大值。

$$\text{定理4} \quad \text{设 } g(t) = \varphi(a-t) + \varphi(b+t) \quad (25)$$

是整数变量 t 的函数, $0 \leq 2t \leq a-b$ 式中 a, b 是非负的整数常数, 且 $0 \leq b \leq a \leq a+b \leq c$, 那么

i. 如果 $g(t)$ 是递减函数, 那么函数 $f(X)$ 在任意的N极点P处, 取得最小值 $f(P)$, 在任意的S极点Q处, 取得最大值 $f(Q)$ 。

ii. 如果 $g(t)$ 是递增函数, 那么函数 $f(X)$ 在任意的S极点Q处, 取得最小值 $f(Q)$, 在任意的N极点P处, 取得最大值 $f(P)$ 。

推论 设 $\varphi(t)$ 是连续变量 t 的2阶可微分函数, 其余条件与定理4相同, 那么

i. 当 $\varphi''(t) \geq 0 (0 < t < c)$ 时, 函数 $f(X)$ 在任意的N极点P处, 取得最小值 $f(P)$, 在任意的S极点Q处, 取得最大值 $f(Q)$ 。

(下转107页)

1、将原问题转化为： $\left\{ \sum_{i=1}^n \alpha_i \left| x - \frac{\beta_i}{\alpha_i} \right| \right\}, \frac{\beta_i}{\alpha_i} \leq$

$\frac{\beta_{i+1}}{\alpha_{i+1}} \quad i=1, 2, \dots, n-1$;其中 $\alpha_i > 0 \quad i=1, 2, \dots, n$ 。

2、计算 $\frac{1}{2}(\alpha_1 + \alpha_2 + \dots + \alpha_n)$;

3、求出 α_k 使得 $\alpha_1 + \alpha_2 + \dots + \alpha_k < \frac{1}{2}(\alpha_1 + \alpha_2 + \dots + \alpha_n)$

.....(1)

且 $\alpha_1 + \alpha_2 + \dots + \alpha_k + \alpha_{k+1} \geq \frac{1}{2}(\alpha_1 + \alpha_2 + \dots + \alpha_n)$

.....(2)

4、①当式(2)中等号不成立时 $x = \frac{\beta_{k+1}}{\alpha_{k+1}}$,为 $F(x)$

唯一的最小值点。

当式(2)中等号成立时, $\forall x \in \left[\frac{\beta_{k+1}}{\alpha_{k+1}}, \frac{\beta_{k+2}}{\alpha_{k+2}} \right]$ 均为

$F(x)$ 的一个最小值点。

三、应用举例

例1 :设 x 为实数 ,且 $F(x) = |x+1| + |x+2| + |x+3| + |x+$

$4| + |x+5|$,求 $F(x)$ 的最小值。

解 :

整理得 $F(x) = |x - (-5)| + |x - (-4)| + |x - (-3)| + |x - (-2)| + |x - (-1)|$

易知 $k=2, \alpha_3=1, \beta_3=-3, \frac{\beta_3}{\alpha_3} = -3, \min F(x) = F(-3) =$

6

例2 :设 x 为实数 ,且 $F(x) = |2x+1| + |3x+3| + |x-2| + 6$,求 $F(x)$ 的最小值。

解 :

整理得 $F(x) = 3|x - (-1)| + 2|x - (-1/2)| + |x - 2| + 6$

易知 $\min F(x) = F(-1) = 10$,且 $\min F(x) = F(t) = 10$,

$t \in \left[-1, -\frac{1}{2} \right]$

例3 :设 x 为实数 ,且 $F(x) = |\sqrt{2}x+1| + |3x+3| + |x-2| + 6$,求 $F(x)$ 的最小值。

解 :

整理得 $F(x) = 3|x - (-1)| + \sqrt{2}|x - (-1/\sqrt{2})| + |x - 2| + 6$

易知 $\min F(x) = F(-1) = 10 - \sqrt{2}$

注释与参考文献 :

[1] 华东师范大学数学系编. 数学分析(上册) [M]. 高等教育出版社

.....

(上接104页) ii. 当 $\varphi''(t) \leq 0 (0 < t < c)$ 时, 函数 $f(X)$ 在任意的 S 极点 Q 处, 取得最小值 $f(Q)$, 在任意的 N 极点 P 处, 取得最大值 $f(P)$.

本节中的定理, 及其推论都是定理3的直接结果, 因此其详细证明略。

例4 :设下列整数变量的 n 元对称函数, 它们的定义域都是 n 维整数点集 V_c .

$$f_1(X) = \sum_{i=1}^n x_i^\alpha \quad \alpha > 0 \quad (26)$$

$$f_2(X) = \sum_{i=1}^n \frac{1}{1+x_i} \quad (27)$$

求它们的最小值, 及最大值。

解 :①设 $\varphi_1(t) = t^\alpha$ 是连续变量 t 的函数, 当 $\alpha = 1$ 时, 显然有 $\varphi_1''(t) = 0$, 由此及推论 i、ii 可知函数 $f_1(X)$ 在任意的 N 极点 P 处, 及任意的 S 极点 Q 处的取值既是最小

值, 也是最大值, 这一结论容易直接验证。

设 $\alpha \neq 1$, 可得 $\varphi_1''(t) = \alpha(\alpha-1)t^{\alpha-2} \quad 0 < t < c$

当 $\alpha > 1$ 时, 推出 $\varphi_1''(t) > 0$, 此时函数 $f_1(X) = \sum_{i=1}^n x_i^\alpha$ 在任意的 N 极点 P 处, 取最小值 $f_1(P)$, 在任意的 S 极点 Q 处, 取最大值 $f_1(Q)$, 当 $0 < \alpha < 1$ 时推出 $\varphi_1''(t) < 0$, 此时函数 $f_1(X)$ 在任意的 S 极点 Q 处, 取得最小值 $f_1(Q)$, 在任意的 N 极点 P 处, 取最大值 $f_1(P)$.

②设 $\varphi_2(t) = \frac{1}{1+t^3}$ 是连续变量 t 的函数, 它的2阶导

数 $\varphi_2''(t) = \frac{6(2t^4-t)}{(t^3+1)^2} \geq 0 (0 \leq t \leq c)$, 因此整数变量的 n

元对称函数 $f_2(X) = \sum_{i=1}^n \frac{1}{1+x_i}$ 在任意的 N 极点 P 处取最小值, 在 S 极点 Q 处取最大值。

注释及参考文献 :

[1] 邓继林. 一个离散数学问题[J]. 西昌师范高等专科学校学报, 2003, 2

[2] 邓继林. 多项式系数的几条性质[J]. 西昌师范高等专科学校学报, 2004, 1